# KAZUNARI

# PTO 2003-2625 S.T.I.C. Translations Branch

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-163173

(43)公開日 平成8年(1996)6月21日

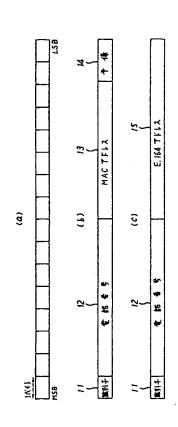
FΙ 技術表示箇所 (51) Int.Cl.6 識別配号 庁内整理番号 H04L 12/56 H 0 4 M 11/00 302 H04L 11/20 102 D 9466-5K 審査請求 未請求 請求項の数1 〇L (全 5 頁) (71)出願人 000004226 (21)出願番号 特願平6-300887 日本電信電話株式会社 東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 (22)出願日 平成6年(1994)12月5日 (72) 発明者 入江 一成 東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日 本電信電話株式会社内 (74)代理人 弁理士 杉村 暁秀 (外1名)

## (54) 【発明の名称】 パケット伝送方法

#### (57)【要約】

【目的】 ルーティングが容易でかつARPのような余分なプロトコルを必要としないシンプルなパケット伝送方法を提供する。

【構成】 データ信号を送出元アドレスおよび相手先アドレスを含むヘッダ情報と所定の長さのデータ情報からなる予め規定されたフォーマットに従ってバケット化して伝送するパケット伝送方法において、送出元アドレスおよび相手先アドレスとして、電話番号および端末識別番号からなるアドレスを用いる。



いる。

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ信号を送出元アドレスおよび相手 先アドレスを含むヘッダ情報と所定の長さのデータ情報 からなる予め規定されたフォーマットに従ってパケット 化して伝送するパケット伝送方法において、送出元アド レスおよび相手先アドレスとして、電話番号および端末 識別番号からなるアドレスを用いることを特徴とするパ ケット伝送方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【産業上の利用分野】本発明は、電話回線のような通信 回線を利用してコンピュータ間でデータをパケット化し て伝送するコンピュータ通信におけるデータパケットの アドレス設定方法に関するものである。

#### [0002]

【従来の技術】これまで、電話回線のような通信回線を 利用してコンピュータ間でデータをパケット化して伝送 するコンピュータ通信におけるデータパケットのアドレ スとしては、IP(Internet Protocol) アドレスが広く 用いられてきた。このIPアドレスは4バイトすなわち 20 32ビットで指定されていたため、コンピュータ端末を 直接識別できる48ビットのMAC (Media Access Con trol) アドレスあるいは通信端末を識別する64ビット のE. 164アドレスのような端末識別番号を用いるこ とができなかった。そのため、IPアドレスと端末識別 番号との対応をとるためにARP(Address Resolusion Protocol)のようなプロトコルが別に必要であり、ま た、指定されたIPアドレスを手作業で設定したり、そ の対応関係の正当性を確認することが必要であり、利用 者にとって不便であった。

【0003】パソコンを含むコンピュータ通信ではデー タ伝送に使用するパケットフォーマットは複数存在して いるが、一例として、現在のコンピュータ通信で広く利 用されているIPパケットデータを用いた場合について 動作を説明する。図3~図5は、IPパケットの構造を 示している。図3は構造の概略を、図4はパケットの内 訳構造を表している。

【0004】図3において、41はIPヘッダ、42はIP データである。図4において43~48は現在のIPパケッ (32ビット)単位に表しており、46は送出元アドレ ス、47は相手先アドレスである。ヘッダ長はオプション がない場合、20パイトである。なお、IPパケット長 は可変であり、最大64Kバイトである。

【0005】図5はIPアドレスの構造を示している。 IPv4では4パイトでアドレスを表し、クラスA、 B、Cに分類される。クラスAでは上位1バイトがネッ トワーク番号を意味し、下位3バイトがホスト(端末) を表している。クラスBでは上位2バイトがネットワー ク、下位2バイトがホストを示し、クラスCでは上位3 50 バイトがネットワーク、下位1バイトがホストを示して

【0006】このように階層化されたアドレス構造をと ることにより、広域ネットワークの通信におけるルーテ ィングテーブルの小規模化あるいはサブネットワークに 対するブロードキャストを容易にすることができる反 面、4バイト長のアドレスに制限されているため、通信 の際は端末(あるいは端末ポート)固有に割り当てられ る48ビットのMACアドレスとの対応付けが必要であ 10 った。このため、別にARPと呼ばれるプロトコルが用 いられてきた。また、IPアドレスはMACアドレスと 独立に任意(管理センタに申請し認定されたアドレスの 範囲内) に設定されるため、各端末に対して手作業で設 定する必要があり、自動的なアドレス管理ができないと いう欠点があった。

【0007】図6は現在のIPパケットに代わる将来の IPパケット(IPng)のフォーマットを示してい る。IPv4(図4)と比較してアドレス以外のヘッダ 部が簡略化され、逆にアドレス語長が増やされている。 51、52は43~45に対応するヘッダ部、53および54は送出 元アドレスおよび相手先アドレスで、共に4バイト(6) 4ビット)である。この場合、MACアドレスより語長 が長いため、これをIPアドレスとして用いることが可 能であるが、MACアドレスは階層化されていないた め、広域ネットワークにおける伝送においてはルーティ ングテーブルのサイズが膨大になるという欠点がある。 なお、55は I Pデータである。

#### [0008]

【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、電話 30 回線のような通信回線を利用してコンピュータ間でデー タをパケット化して伝送するコンピュータ通信におい て、パケットの送出元アドレスおよび相手先アドレスと して、ルーティングが容易でかつARPのような余分な プロトコルを必要としないシンプルなパケット伝送方法 を提供することにある。

#### [0009]

【課題を解決するための手段】本発明は、データ信号を 送出元アドレスおよび相手先アドレスを含むヘッダ情報 と所定の長さのデータ情報からなる予め規定されたフォ ト(バージョン4:IPv4)のヘッダ構造を4バイト 40 ーマットに従ってパケット化して伝送するパケット伝送 方法において、送出元アドレスおよび相手先アドレスと して、電話番号および端末識別番号からなるアドレスを 用いることを特徴とする。

#### [0010]

【作用】このような本発明の方法によれば、送出元アド レスおよび相手先アドレスとして電話番号および端末識 別番号からなるアドレスを用いるので、ルーティングが 容易でかつARPのような余分なプロトコルが不要とな

[0011]

【実施例】本発明による実施例であるアドレスフォーマットを図1に示す。パケット構造としては図6に示したIPngのようなアドレス語長の長いパケットを想定しており、図1はこの中の送出元アドレスあるいは相手先アドレス部分のみを示している。図1(a)はアドレス語長、図1(b)は電話番号とMACアドレスとを用いた例、図1(c)は電話番号とE.164アドレスとを用いた例である。図中、11は識別子、12は電話番号、13はMACアドレス、14は予備情報、15はE.164アドレスを表している。

4.8

【0012】国内の電話番号は市外局番を表す1桁(番号0)を含めても最大10桁であるため、1桁の表示に4ビットを割り当てるBCD(Binary Coded Decimal)コードを用いたとしても5バイトで表すことが可能である。国際接続を考えて、国番号等を付加することを考慮しても8バイト以内で十分表現可能である。従って、電話番号と、6バイトのMACアドレスあるいは8バイトのE.164アドレスのような端末識別番号とを合わせて16バイトのアドレス部に収容することが可能である。

【0013】図1(b)の識別子11はアドレスの種類を識別するためのものである。この例では1バイトを占有しているが、アドレスの種類の数に応じて設定変更可能である。12は電話番号を示しており、国番号、市外局番、市内局番および市内番号のように地域的な階層構造をそのまま利用してマッピングする。13はコンピュータ端末(あるいは端末ポート)を識別する48ビットのMACアドレス、14は2バイトの予備である。MACアドレスは製造メーカの識別番号と装置の識別番号を含むものである。

【0014】図1(c)の15は通信端末を識別する8バイトのE.164アドレスである。電話番号部分は図1(b)と共通のフォーマットである。例えば、国内の東京にある端末に対しては国番号2桁(番号81)、市外局番1桁(番号3)、市内局番4桁、市内番号4桁を上位桁から順に4ビットづつマッピングする。余りのビットに対しては予備として例えば「0」等を割り当てれはよい。

【0015】図2は本発明によるパケットを用いたコンピュータ通信のシステム構成例である。図2(a)はシ 40ステムの接続構成を示しており、21および26はコンピュータ、22~25はルーティング(IPパケットの中継)機能を有する通信ノードである。通信ノードは市外あるいは市内局番に対応するものである。31はDSU(Digital Service Unit)であり、端末と通信回線のインタフェース部である。図2(b)はレイヤ構成を表しており、27は物理層、28はネットワーク層、29はトランスポート層、30はアプリケーションを含む上位層である。通信プロトコルとしてはTCP/IPを想定している。

【0016】本発明によるパケット伝送では、途中の中 50

継ノード22〜24においては、ルーティング情報として電話番号の内、市外および市内局番のみを参照することにより、次のノードへ転送可能である。また、25においては局番のみを参照しDSUへ転送可能である。DSUから端末へはMACアドレスを参照して転送する。外国への接続に対しては国番号を参照して該当する国際回線に接続されているノードに転送する。

【0017】このように各ノードにおいて必要なルーティングテーブル規模が小さくて済むため、メモリ規模の 10 低減と高速なルーティングが実現できる。さらに、MA CアドレスあるいはE. 164アドレスという端末識別 番号を用いているため、ARPのようなプロトコルを用いずにハード的に端末を識別可能であり、電話番号もノードにおいて認識できるため、ユーザ(利用者)側では Plug-and-play と呼ばれる装置の自動接続も実現可能である。従って、ユーザがIPアドレスを設定することが不要であるため、利便性が非常に高いという利点がある。このように本発明によれば、ルーティングが容易となるため、高速なパケット伝送が可能である。

#### 20 [0018]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によればコンピュータ通信において、パケットの送出元アドレスおよび相手先アドレスとして、電話番号および端末識別番号からなるアドレスを用いることにより、ルーティングが容易でかつARPのような余分なプロトコルを必要としないシンプルで高速なパケット伝送を提供することができる。

# 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による実施例であるパケットのアドレス 構成を示す図であり、(a)はアドレス語長を示す図、

(b) は電話番号とMACTドレスとを用いた例を示す 図、(c) は電話番号とE. 164 アドレスとを用いた 例を示す図である。

【図2】本発明によるパケットを用いたコンピュータ通信のシステム構成例を示す図であり、(a) はシステムの接続構成を示す図、(b) はレイヤ構成を示す図である

【図3】従来のIPパケットの構造の概略を示す図である。

【図4】従来のIPパケットの内訳構造を示す図である。

【図5】従来の「Pアドレスの構造を示した図である。

【図 6 】 現在の I Pパケットに代わる将来の I Pパケット (I P n g) のフォーマットを示す図である。

#### 【符号の説明】

- 11 識別子
- 12 電話番号
- 13 MACアドレス
- 14 予備情報
- 15 E. 164アドレス

【図3】

5

21、26 コンピュータ

22~25 ルーティング (IPパケットの中継)機能

を有する通信ノード

27 物理層

28 ネットワーク層

29 トランスポート層

30 アプリケーションを含む上位層

31, 32 DSU

41 IPヘッダ

42 IPデータ

43~48 現在のIPパケット (バージョン4: IP

v 4) のヘッダ構造

46 送出元アドレス

47 相手先アドレス

**51、52 IPngのヘッダ部** 

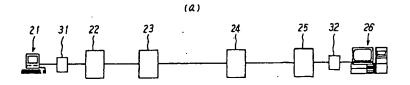
53 送出元アドレス

54 相手先アドレス

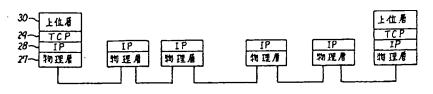
55 IPデータ

【図1】

[図2]



(b)



11711

【図4】

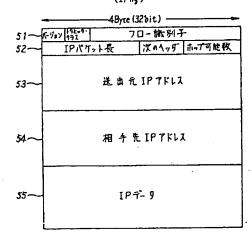
【図5】

		(IPv	4>	
		4Вусе С	Which	
43~	がらり かり長	サービスタイプ	IPパケット長	
44~	パケット識別子		フラグ デー 9分割用オフセット	
45	<b>市,体统時間上位屬果據例子</b>		ヘッダ用チェックする	
46~	送出元IPTFLX			
47~	相手先IPTKLX			
48~		オプショ	۱ ۲	
42~	IP ₹-9			
·· [				

	MSB			LSB
リラス A	ネットワーク			
グラス日	ネット	7- 1		
1 <del>1</del> 1 C		ネットワー リ		

【図6】

(IPng)



Troms lated Copy

PAT-NO:

JP408163173A

DOCUMENT-IDENTIFIER: TP 08163173 A

TITLE:

PACKET TRANSMISSION METHOD

PUBN-DATE:

June 21, 1996

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

IRIE, KAZUNARI }

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

NIPPON TELEGR & TELEPH CORP < NTT>

N/A

APPL-NO: JP06300887

APPL-DATE: December 5, 1994

INT-CL (IPC): H04L012/56, H04M011/00

## ABSTRACT:

PURPOSE: To provide a simple packet transmission method for which routing can easily be performed and without requiring additional protocols.

CONSTITUTION: A data signal is transmitted by packetizing according to a format consisting of header information including a sending origin address and an opposite address and data information of prescribed length and regulated in advance. An address consisting of a telephone number 12 and a terminal identification number 13 or 15 is used as the sending origin address and the opposite address.

COPYRIGHT: (C) 1996, JPO



# **MACHINE-ASSISTED TRANSLATION (MAT):**

(19)【発行国】

(19)[ISSUING COUNTRY]

日本国特許庁(JP)

Japan Patent Office (JP)

(12)【公報種別】

公開特許公報 (A)

Laid-open (Kokai) patent application number

(A)

(11)【公開番号】

特開平8-163173

(11)[UNEXAMINED PATENT NUMBER]

Unexamined Japanese Patent No. 8-163173

(43)【公開日】

(43)[DATE OF FIRST PUBLICATION]

平成8年(1996)6月21 June 21 Heisei 8 (1996)

(54)【発明の名称】

パケット伝送方法

(54)[TITLE]

The packet transmission method

(51)【国際特許分類第6版】

H04L 12/56

(51)[IPC] H04L12/56

H04M 11/00 302 H04M11/00 302

[FI]

[FI]

H04L 11/20

102 D 9466-5K H04L11/20

102D9466-5K

[EXAMINATION REQUEST] UNREQUESTED

【審査請求】 未請求

【請求項の数】 1 [NUMBER OF CLAIMS] 1

【出願形熊】 OL [APPLICATION FORM] OL

【全頁数】 5 [NUMBER OF PAGES] 5

(21)【出願番号】

(21)[APPLICATION NUMBER]

特願平6-300887

Japanese Patent Application No. 6-300887

(22)【出願日】

(22)[DATE OF FILING]

平成6年(1994)12月5 December 5 Heisei 6 (1994)

(71)【出願人】

(71)[PATENTEE / ASSIGNEE]



【識別番号】

000004226

[ID CODE]

000004226

【氏名又は名称】

日本電信電話株式会社

NIPPON TELEGRAPH & TELEPHONE <NTT>

【住所又は居所】

東京都新宿区西新宿三丁目19

番2号

[ADDRESS]

(72)【発明者】

(72)[INVENTOR]

【氏名】 入江 一成

IRIE KAZUNARI

[ADDRESS]

【住所又は居所】

東京都千代田区内幸町1丁目1 番 6 号 日本電信電話株式会社 内

(74)【代理人】

(74)[PATENT AGENT]

【弁理士】

[PATENT ATTORNEY]

【氏名又は名称】

杉村 暁秀 (外1名) SUGIMURA AKIHIDE (et al.)

(57)【要約】

(57)[SUMMARY]

【目的】

ルーティングが容易でかつAR Pのような余分なプロトコルを 必要としないシンプルなパケッ ト伝送方法を提供する。

[OBJECT]

A routing is easy, and an additional protocol like ARP is not made necessary.

The simple packet transmission method is provided.

【構成】

データ信号を送出元アドレスお よび相手先アドレスを含むヘッ ダ情報と所定の長さのデータ情

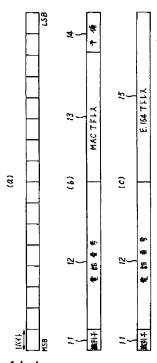
[SUMMARY OF THE INVENTION]

In the packet transmission method of packetizing and transmitting a data signal according to header information which contains



報からなる予め規定されたフォーマットに従ってパケット化して伝送するパケット伝送方法において、送出元アドレスおよび相手先アドレスとして、電話番号および端末識別番号からなるアドレスを用いる。

a sender address and another party address, and the format that consists of data information of given length specified beforehand, the address which consists of a telephone number and a terminal identification number is used as a sender address and another party address.



1 byte

11: Identifier

12: Telephone number

13: MAC Address

14: Preliminary information

15: E.164 address

【特許請求の範囲】

[CLAIMS]

## 【請求項1】

データ信号を送出元アドレスおよび相手先アドレスを含むヘッダ情報と所定の長さのデータ情報からなる予め規定されたフォーマットに従ってパケット化して伝送するパケット伝送方法に

## [CLAIM 1]

A packet transmission method, in which in the packet transmission method of packetizing and transmitting a data signal according to header information which contains a sender address and another party address, and the format that consists of data information of given length specified beforehand, the address which



相手先アドレスとして、電話番 号および端末識別番号からなる アドレスを用いることを特徴と するパケット伝送方法。

おいて、送出元アドレスおよび consists of a telephone number and a terminal identification number is used as a sender address and another party address.

# 【発明の詳細な説明】

## [DETAILED DESCRIPTION OF INVENTION]

[0001]

[0001]

## 【産業上の利用分野】

本発明は、電話回線のような通 信回線を利用してコンピュータ 間でデータをパケット化して伝 送するコンピュータ通信におけ るデータパケットのアドレス設 定方法に関するものである。

[0002]

## [INDUSTRIAL APPLICATION]

This invention relates to the address setting method of the data packet in the online communications that packetize and transmit between computers using communication line like a telephone line.

[0002]

## 【従来の技術】

これまで、電話回線のような通 信回線を利用してコンピュータ 間でデータをパケット化して伝 送するコンピュータ通信におけ るデータパケットのアドレスと しては、I P(Internet Protocol) アドレスが広く用いられてき た。この IPアドレスは 4 バイ トすなわち32ビットで指定さ れていたため、コンピュータ端 末を直接識別できる48ビット OMAC (Media Access Control) アドレスあるいは通信 端末を識別する64ビットの E. 164アドレスのような端 末識別番号を用いることができ なかった。そのため、IPアド レスと端末識別番号との対応を とるためにARP (Address

# [PRIOR ART]

As an address of the data packet in the online communications that packetize and transmit data between computers using\_\_ a communication line like a telephone line, IP (Internet Protocol) address has so far\_been used widely.

Since this IP address was designated by 4 bytes, i.e., 32 binary digits, it was not able to use a terminal identification number like E.164 address of 64 binary digit which identifies the 48 binary digit MAC (Media Access Control) address or communication terminal which can carry out direct identification of the computer terminal.

Therefore, in order to take correspondence with an IP address and a terminal identification number, a protocol like ARP Resolusion Protocol) is separately necessary.

Moreover, the designated IP address is set up manually, it is necessary to confirm the correctness of the correspondence.



Resolusion Protocol)のようなプロトコルが別に必要であり、また、指定されたIPアドレスを手作業で設定したり、その対応関係の正当性を確認することが必要であり、利用者にとって不便であった。

It was inconvenient for the user.

# [0003]

パソコンを含むコンピュータ通信ではデータ伝送に使用するのではでからないというでは複数ではでいた。では、「クットのコンピュータ通信でいたが、「クットのはないでは、「クットのは構造をでいる。図3~の内には、「図4はいる」といるは構造の内にはない。

#### [0004]

## [0005]

図5はIPアドレスの構造を示している。IPv4では4バイトでアドレスを表し、クラスAB、Cに分類される。クラスAでは上位1バイトがネットワーク番号を意味し、下位3バイト

## [0003]

In the online communications that contain a personal computer, the multiple presence of the packet format used to a data transmission is recognized.

However, the present online communications demonstrate an operation about the case where the IP packet data utilized widely are used, as an example.

Figures 3~5 is showing the structure of an IP packet.

Figure 3 expresses the outline of structure.

Figure 4 expresses the items structure of a packet.

#### [0004]

In Figure 3, 41 is IP header and 42 is IP data. In Figure 4, 43~48 expresses the header structure of the present IP packet (version 4:IPv4) per 4 bytes (32 binary digits), 46 is a sender address and 47 is another party address.

Header length is 20 bytes when there is no option.

In addition, IP packet length is variable.

It is a maximum of 64 K bytes.

#### [0005]

Figure 5 is showing the structure of an IP address.

An address is expressed with 4 bytes at IPv4, it categorizes into Classes A, B, and C.

In Class A, 1 byte of higher order means a network number, 3 bytes of lower order



がホスト (端末)を表している。 クラスBでは上位2バイトがネットワーク、下位2バイトがホストを示し、クラスCでは上位 3バイトがネットワーク、下位 1バイトがホストを示している。

# [0006]

このように階層化されたアドレ ス構造をとることにより、広域 ネットワークの通信におけるル ーティングテーブルの小規模化 あるいはサブネットワークに対 するブロードキャストを容易に することができる反面、4バイ ト長のアドレスに制限されてい るため、通信の際は端末(ある いは端末ポート)固有に割り当 てられる48ビットのMACア ドレスとの対応付けが必要であ った。このため、別にARPと 呼ばれるプロトコルが用いられ てきた。また、IPアドレスは MACアドレスと独立に任意 (管理センタに申請し認定され たアドレスの範囲内) に設定さ れるため、各端末に対して手作 業で設定する必要があり、自動 的なアドレス管理ができないと いう欠点があった。

## [0007]

図6は現在のIPパケットに代わる将来のIPパケット(IPng)のフォーマットを示している。IPv4(図4)と比較してアドレス以外のヘッダ部が簡略化され、逆にアドレス語長が増やされている。51、52は43~45に対応するヘッダ部、53および54は送出元アドレスお

expresses the host (terminal).

In Class B, 2 bytes of higher order shows a network, and 2 bytes of lower order shows a host, in Class C, 3 bytes of higher order shows a network, and 1 byte of lower order is showing the host.

## [0006]

Thus, by taking the hierarchized address structure, small-scaling of the routing table in communication of a wide area network or the broadcast with respect to a subnetwork can be made easy.

On the other hand, since the address of 4byte length limited, the matching with the 48 binary digit MAC Address to which it is assigned intrinsic in a terminal (or terminal port) in the case of communication was necessary.

For this reason, the protocol separately called ARP has been used.

Moreover, an IP address is set as arbitration (within the range of the address which applied to the management center and was authorized) independently of a MAC Address.

Therefore, it is necessary to set up manually to each terminal.

There was a fault that automatic address management could not be performed.

# [0007]

Figure 6 is showing the format of the future IP packet (IPng) replaced with the present IP packet.

The header sections other than an address are simplified compared with IPv4 (Figure 4), conversely, the address word length is increased.

51 and 52 are the header sections corresponding to  $43\sim45$ .

53 and 54 are a sender address and another



よび相手先アドレスで、共に4 バイト(64ビット)である。 この場合、MACアドレスより 語長が長いため、これをIPアドレスをIPTをがして用いることが、MACアドレスはからないないため、広にからないないたがである。 層化されていないため、送にかったがではルーティングテーグが膨大になるとIPデータである。 party address.

Both are 4 bytes (64 binary digits).

In this case, since the word length is longer than a MAC Address, this can be used as an IP address.

However, since the MAC Address is not hierarchized, it has the fault that the size of routing table becomes huge in the transmission in a wide area network.

In addition, 55 is IP data.

[PROBLEM ADDRESSED]

[0008]

[8000]

# 【発明が解決しようとする課 題】

本発明の目的は、電話回線のような通信回線を利用してットケットでリータをパケットでではないで、パケットの送出元といる。 において、が相手先がおり、からないではいて、が相手先がなかながは、からないではいて、からないではいる。 とにおいて、ないではいる。 としないためないといる。 としたもる。

Objective of the invention is in providing the simple packet transmission method in which a routing is easy and additional protocols like ARP are made unnecessary, as the sender address and other party address of a packet in the online communications that packetize and transmit data between computers using a communication line like a telephone line.

[0009]

[0009]

【課題を解決するための手段】本発明は、データ信号を送出元アドレスおよび相手先アドレスを含むヘッダ情報と所定の長でのデータ情報からなる予め規でかれたフォーマットに従っていた化して伝送するパケット化して伝送するパケットドレスおよび相手先アドレスとし

## [SOLUTION OF THE INVENTION]

This invention is the packet transmission method of packetizing and transmitting a data signal according to header information which contains a sender address and another party address, and the format that consists of data information of given length specified beforehand, wherein the address which consists of a telephone number and a terminal identification number is used as a sender address and another party address.



て、電話番号および端末識別番 号からなるアドレスを用いるこ とを特徴とする。 It is characterized by the above mentioned.

[0010]

#### [0010]

## 【作用】

このような本発明の方法によれば、送出元アドレスおよび相手 先アドレスとして電話番号および端末識別番号からなるアドレスを用いるので、ルーティングが容易でかつARPのような余分なプロトコルが不要となる。

[0011]

# 【実施例】

本発明による実施例であるアド レスフォーマットを図1に示 す。パケット構造としては図6 に示したIPngのようなアド レス語長の長いパケットを想定 しており、図1はこの中の送出 元アドレスあるいは相手先アド レス部分のみを示している。図 1 (a) はアドレス語長、図1 (b) は電話番号とMACアド レスとを用いた例、図1(c) は電話番号とE. 164アドレ スとを用いた例である。図中、 11 は識別子、12 は電話番号、 13 はMACアドレス、14 は予 備情報、15はE.164アドレ スを表している。

#### [0012]

国内の電話番号は市外局番を表 す1桁(番号0)を含めても最 大10桁であるため、1桁の表

# [EFFECT]

According to the method of such this invention, the address that consists of a telephone number and a terminal identification number as a sender address and another party address is used.

Therefore, a routing is easy.

And an excessive protocol like ARP becomes unnecessary.

[0011]

# [Example]

The address format that is an Example by this invention is shown in Figure 1.

The long packet of an address word length like IPng shown in Figure 6 as packet structure is assumed, Figure 1 is showing only the sender address or other party address part in this.

Figure 1 (a) is the example that used the address word length.

Figure 1 (b) is the example that used the telephone number and the MAC Address.

Figure 1 (c) is the example that used the telephone number and <u>E.164 address</u>.

- 11 expresses the identifier in the figure.
- 12 expresses the telephone number.
- 13 expresses the MAC Address.
- 14 expresses preliminary information.
- 15 expresses E.164 address.

## [0012]

Even if a domestic telephone number includes the single figure (number 0) showing a trunk code, the number of them is a maximum of ten.



示に4ビットを割り当てるBCD (Binary Coded Decimal) コードを用いたとしても 5 が表すというで表すとが可能番号等を付加りて、意味があるととを表現している。とが表するととが表現して、6 がはるというないでは、6 がいるとが可能である。

# [0013]

図1(b)の識別子 11 はアドレ スの種類を識別するためのもの である。この例では1バイトを 占有しているが、アドレスの種 類の数に応じて設定変更可能で ある。12は電話番号を示してお り、国番号、市外局番、市内局 番および市内番号のように地域 的な階層構造をそのまま利用し てマッピングする。13 はコンピ ュータ端末(あるいは端末ポー ト)を識別する48ビットのM ACアドレス、14 は2バイトの 予備である。MACアドレスは 製造メーカの識別番号と装置の 識別番号を含むものである。

## [0014]

図1 (c) の 15 は通信端末を 識別する8バイトのE. 164 アドレスである。電話番号部分 は図1 (b) と共通のフォーマットである。例えば、国内の東 京にある端末に対しては国番号 2桁(番号81)、市外局番1桁 (番号3)、市内局番4桁、市内 番号4桁を上位桁から順に4ビ Therefore, even if it uses for the display of a single figure the BCD (Binary Coded Decimal) code that assigns 4 binary digits, it can express with 5 bytes.

International connection is considered, and even if it considers adding a country code etc., it can express enough within 8 bytes.

Therefore, a telephone number and a terminal identification number like 6 bytes of MAC Address or 8 bytes of E.164 address can be joined, and it can hold in 16 bytes of address part.

## [0013]

The identifier 11 of Figure1 (b) is for identifying the kind of address.

1 byte is occupied in this example.

However, a setting change is made according to the number of the kinds of address.

12 is showing the telephone number, it maps like a country code, a trunk code, a local office number, and a local number, utilizing local hierarchical structure as it is.

The 48 binary digit MAC Address from which 13 identifies a computer terminal (or terminal port), and 14 is preliminary of 2 bytes.

A MAC Address contains a manufacture manufacturer's identification number, and the identification number of an apparatus.

# [0014]

15 of Figure 1 (c) is 8 bytes of E.164 address that identifies a communication terminal.

Telephone number parts are Figure 1 (b) and a common format.

For example, to the terminal in domestic Tokyo, every 4 binary digits of a double figures (number 81) country code, a single figure (number 3) trunk code, 4 figures of local office numbers, and 4 figures of local numbers are mapped sequentially from a higher order bit



ットづつマッピングする。余り のビットに対しては予備として 例えば「O」等を割り当てれは よい。

# [0015]

図2は本発明によるパケットを 用いたコンピュータ通信のシス テム構成例である。図2(a) はシステムの接続構成を示して おり、21 および 26 はコンピュ ータ、22~25 はルーティング (IPパケットの中継)機能を 有する通信ノードである。通信 ノードは市外あるいは市内局番 に対応するものである。31 はD SU(Digital Service Unit)であ り、端末と通信回線のインタフ ェース部である。図2(b)は レイヤ構成を表しており、27は 物理層、28 はネットワーク層、 29 はトランスポート層、30 は アプリケーションを含む上位層 である。通信プロトコルとして はTCP/IPを想定してい る。

## [0016]

digit.

To bit of rest, "0" etc. is may be assigned as preliminary, for example.

## [0015]

Figure 2 is the example of a system assembly of the online communications using the packet by this invention.

Figure2(a) is showing the connection composition of a system, it is the communication node in which 21 and 26 have a computer and 22~25 has a routing (relay of IP packet) function.

A communication node corresponds to the outskirts of a city or a local office number.

31 is DSU (Digital Service Unit).

It is the interface section of a terminal and a communication line.

Figure 2 (b) expresses layer composition, 27 is the physical layer.

28 is a network layer.

29 is the transport layer.

30 is a higher order layer which contains an application.

TCP/IP is assumed as a communications protocol.

#### [0016]

In the packet transmission by this invention, it can transmit to the following node in the intermediate relay node  $22\sim24$  by referring only the outskirts of a city and a local office number among telephone numbers as routing information.

Moreover, in 25, it can transmit to DSU only with reference to a station number.

With reference to a MAC Address, it transmits to a terminal from DSU.

It transmits to the node connected to the international circuit which corresponds with reference to a country code to the connection with a foreign country.



## [0017]

このように各ノードにおいて必 要なルーティングテーブル規模 が小さくて済むため、メモリ規 模の低減と高速なルーティング が実現できる。さらに、MAC アドレスあるいはE. 164ア ドレスという端末識別番号を用 いているため、ARPのような プロトコルを用いずにハード的 に端末を識別可能であり、電話 番号もノードにおいて認識でき るため、ユーザ (利用者) 側で は Plug-and-play と呼ばれる装 置の自動接続も実現可能であ る。従って、ユーザがIPアド レスを設定することが不要であ るため、利便性が非常に高いと いう利点がある。このように本 発明によれば、ルーティングが 容易となるため、高速なパケッ ト伝送が可能である。

[0018]

## 【発明の効果】

以上説明したように、本発明に よればコンピュータ通信におい て、パケットの送出元アドレス および相手先アドレスとしる号 電話番号および端末識別番号といる を いたファイングが容易で いたファイングがなプロト コルを必要としないシンプルを 高速なパケット に とができる。

【図面の簡単な説明】

## [0017]

Thus, in each node, a necessary routing table scale may be small.

Therefore, the decease of a memory scale and a high speed routing are realizable.

Furthermore, since a terminal identification number called a MAC Address or E.164 address is used, a terminal can be identified in hard(ware), without using a protocol like ARP, since a telephone number can also be recognized in a node, in a user side, it is realizable automatic connection of the apparatus called Plug and play.

Therefore, since it is unnecessary that a user sets up an <u>IP address</u>, there is an advantage that efficiency is very high.

Thus, according to this invention, since a routing becomes easy, high speed packet transmission is made.

[0018]

#### [EFFECT OF THE INVENTION]

According to this invention as explained above, in online communications, as the sender address and other party address of a packet, the address which consists of a telephone number and a terminal identification number is used.

The simple and high speed packet transmission in which a routing is easy and additional protocol like ARP is made unnecessary can be provided.

[BRIEF EXPLANATION OF DRAWINGS]



## 【図1】

本発明による実施例であるパケットのアドレス構成を示す図であり、(a)はアドレス語長を示す図、(b)は電話番号とMACアドレスとを用いた例を示す図、(c)は電話番号とE.164アドレスとを用いた例を示す図である。

## [図2]

本発明によるパケットを用いた コンピュータ通信のシステム構 成例を示す図であり、(a)はシ ステムの接続構成を示す図、 (b) はレイヤ構成を示す図で

(b) はレイヤ構成を示す図で ある。

## 【図3】

従来のIPパケットの構造の概略を示す図である。

#### 【図4】

従来のIPパケットの内訳構造を示す図である。

## 【図5】

従来のIPアドレスの構造を示した図である。

## [図6]

現在のIPパケットに代わる将来のIPパケット(IPng) のフォーマットを示す図である。

#### 【符号の説明】

- 11 識別子
- 12 電話番号
- 13 MACアドレス
- 14 予備情報

## [FIG.1]

It is the figure that shows the address composition of the packet which is an Example by this invention.

- (a) is a figure that shows an address word length.
- (b) is a figure that shows the example that used the telephone number and the MAC Address.
- (c) is a figure that shows the example that used the telephone number and E.164 address.

## [FIG.2]

It is the figure that shows the example of a system assembly of the online communications using the packet by this invention.

- (a) is a figure that shows the connection composition of system.
  - (b) is a figure that shows layer composition.

## [FIG.3]

It is the figure that shows the outline of the structure of the conventional IP packet.

#### [FIG.4]

It is the figure that shows the items structure of the conventional IP packet.

## [FIG.5]

It is the figure that showed the structure of the conventional IP address.

#### [FIG.6]

It is the figure that shows a format of the future IP packet (IPng) replaced with the present IP packet.

(C) DERWENT

#### [EXPLANATION OF DRAWING]

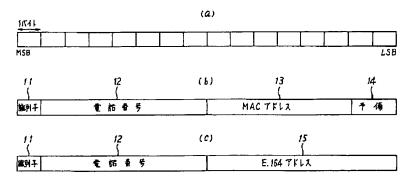
- 11 Identifier
- 12 Telephone number
- 13 MAC Address
- 14 Preliminary information



15 E. 164アドレス 15 E.164 address 21, 26 Computer 21、26 コンピュータ Communication node which has a 22~25 22~25 ルーティング(I routing (relay of IP packet) function Pパケットの中継)機能を有す Physical layer 27 る通信ノード 28 Network layer 27 物理層 29 Transport layer 28 ネットワーク層 30 Higher order layer which contains トランスポート層 2 9 application 3.0 アプリケーションを含む 31, 32 DSU 41 IP header 上位層 42 IP data 31, 32 DSU Header structure of the present IP 43~48 IPヘッダ 4 1 packet (version 4:IPv4) I Pデータ 4 2 Sender address 43~48 現在の I Pパケッ Other party address 47 ト (バージョン4: IPv4) 51, 52 The header section of IPng のヘッダ構造 53 Sender address 4 6 送出元アドレス Other party address 54 IP data 47 相手先アドレス 55 51、52 IPngのヘッダ 部 5 3 送出元アドレス 5 4 相手先アドレス IPデータ 5 5

【図1】

[FIG.1]



1 byte

11: Identifier

12: Telephone number

13: MAC Address

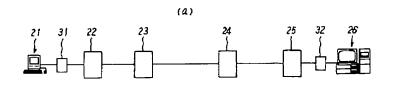
14: Preliminary information

15: <u>E.164 address</u>

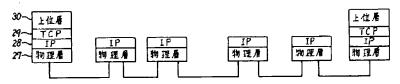


【図2】

[FIG.2]



(1)



(b)

27: Physical layer

30: Higher order layer

<Left to Right>

Physical layer

Physical layer

Physical layer

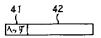
Physical layer

Higher order layer, Phy

Physical layer

【図3】

[FIG.3]



41: Header

【図4】

[FIG.4]



		(IPv	4)	
	-	4Byte@	Phit) -	
43~-	ドラン 4.9長	Fラン 1.9 長 サービスタイア IPパケット長		
44~	パケットも	数别子	フラグ	デー9分割用オフセット
45~-	作。持統時間	上位是果独列干	47	ダ用チェ・リサム
46~	送出元IPTFLX			
47~		相乡先I	PTKI	٦,
48~		オプショ	ソ	
42~		IP î	- 9	

<Left to Right>

42: IP data

43: Version Header length

Service type

Packet length

44: Packet identifier

Flag

Offset for data division

 Check sum for

Header

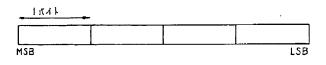
46: Sender address

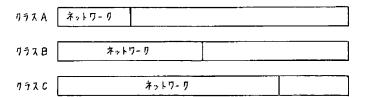
47: Other party address

48: Option

【図5】

[FIG.5]





1 byte

Class A Network

Class B Network

Class C Network

【図6】

[FIG.6]



	(IPng)		
	4Byte (32bit) ————		
51~	ドランプラス フロー 畝別子		
52	IPパケット長 次のヘッザ ホップ可能教		
53~	送 出 亢 IPアドレス		
54~	相 チ先 [Pブドレス		
55~ <u></u>	IPT-9		

51: Version

Traffic class Flow identifier

52: IP Packet length

Next header

Hoppable number

53: Sender address 54: Other party address 55: IP data



# **DERWENT TERMS AND CONDITIONS**

Derwent shall not in any circumstances be liable or responsible for the completeness or accuracy of any Derwent translation and will not be liable for any direct, indirect, consequential or economic loss or loss of profit resulting directly or indirectly from the use of any translation by any customer.

Derwent Information Ltd. is part of The Thomson Corporation

Please visit our home page:

"WWW.DERWENT.CO.UK" (English)
"WWW.DERWENT.CO.JP" (Japanese)